PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-154118

(43)Date of publication of application: 09.06.1998

(51)Int.CI. G06F 13/00 G06F 13/00 G06F 15/00 H04L 9/32

(21)Application number: 08-312036 (71)Applicant: HITACHI LTD

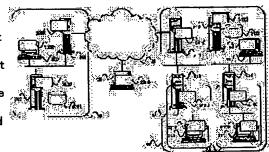
(22)Date of filing: 22.11.1996 (72)Inventor: MIYAKE SHIGERU

TEZUKA SATORU MIYAZAKI SATOSHI KAYASHIMA MAKOTO KOIZUMI MINORU KATSUMATA OSAMU

(54) NETWORK COMMUNICATION SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To enable a proper user to perform the communication between the computers having the intervention of plural fire walls with no consciousness of a communication channel by using a directory service computer. SOLUTION: A client 303 designates a user ID, etc., and is authenticated by a directory service server 302 of a network 30. Then the client 303 designates the device name of a directory service server 312 of a network 31 and inquires about the channel information. Based on the acquired channel information, the fire wall servers 301 and 311 connect the client 303 to the server 312 via an internet 32. The client 303 is authenticated by the server 312 and then designates the device name of a server 331 to inquire about the channel information. Based on this channel information, the fire wall servers 311 and 313 decides a communication channel between the client 303 and the server 331.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

10.09.1999

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Best Available Copy

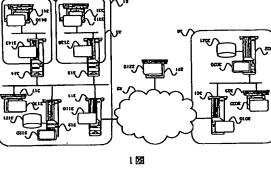
13/00 355 357 Z 15/00 330 C 9/00 673 B	(全10頁)	000005108 株式会社日立製作所	東京部千代田区神田駿河台四丁目6番地三名 滋	神奈川県川崎市麻生区王禅寺1093毎地 特 式会社日立製作所システム関発研究所内	手線 悟 神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 梼	式会社日立製作所システム関発研究所内 宮崎 聡	神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099各地 特式会社日立製作所システム開発研究所内	弁理士 寫田 和子 最終買に続く
FI G06F H04L	OL	(71)出題人 000005108 株式会社E	(72)発明者		(72)免明备	(72)免明者		(74)代理人
EXEMISE 9- 13/00 3.55 3.57 15/00 3.3.0	毎査請求 末請求 請求項の数6	特颐平8-312036	平成8年(1996)11月22日					
(51)Int. Cl. * G O 6 F H O 4 L		(21)出願番母	(22)出版日					

(54)【免明の名称】ネットワーク通信システム

(57) [吸約]

の接続を正当なユーザが通信経路を意識することなく容 複数のファイアウォールが介在する計算機間 愍に安値できるようにする。

サーバ間の通信経路を確立する。また、ディレクトリサ **--ヒスサーバとファイアウォールは自計算機の設定情報** を互いに通信し、他の計算機でなされた設定情報の登録 **る複数のファイアウォールを有するネットワークに、デ** イレクトリサービスサーバを設置する。 ディレクトリサ 報、アクセス可能なユーザ、通信経路などの情報を記憶 し、アクセスしてきたクライアントのユーザがサーバの 正当なユーザの場合、指定されたサーバの観別情報から サーバへの通信経路の情報を検索し中継サーバに提供す 5. 通信経路の情報を基に中継サーバはクライアントと 【解決手段】 クライアントからサーバの後続を制限す ・更新に応じて自計算機の散定情報の登録・更新を行 **ービスサーバは、ネットワーク内の各計算機の観別債**



【特許額水の亀田】

【舒求項1】ネットワークを構成する、クライアント計 再機と、サーバ計算機と、当飯クライアント計算機およ **パサーバ計算機の適信の中概点に配録された、ファイア** ウォールの機能を有する複数の中能サーバ計算機と、 イワクトリサービス軒解扱とを備え、

類別情報と、当該各計算機にアクセス可能なユーザを規 定したユーザ情報と、当眩各計算機の前記ネットワーク 前記ネットワークを構成する各計算機を觀別するための における通信経路を規定した経路情報とが格納されたデ 当数ディレクトリサーアス計算模は、

前記クライアント計算機から、前記サーバ計算機の観別 情報と、前記クライアント計算機のユーザを指定する情 限とを受け付ける手段と、

ータペースと、

当数受け付けた倫報を基に、前配データベースに格納さ アント計算機のユーザが前記サーバ計算機の正当なユー れた観別情報およびユーザ情報を検索して、前記クライ **げであるか否かを判定する判定手段と、**

前配クライアント計算機のユーザが前配サーバ計算機の 圧当なユーザである場合、前配データベースに格納され た経路情報の内の、前記中様サーバ計算機からサーバ計 **算機に到る通信経路を規定した経路情報を前記中機サー** パ計算機へ送る手段とを有し、

前記ディレクトリサービス計算機から送られた経路情報 で示される通信経路で前記クライアント計算機の通信を 中雄する手段を有することを特徴とするネットワーク通 哲能中緒サーバ中解数は、

【的求項2】 鯖水項1 記載のネットワーク通信システム 信システム。

ライアント計算機からサーバ計算機に到る通信経路を臨 前記クライアント計算機のユーザが前記サーバ計算機の 立し、かつ、前記クライアント計算機の通信に対するフ アイアウォールの昭翫手被を免除することを特徴とする 正当なユーザである場合、前記各中継サーバは、前記ク であって、

【簡求項3】 請求項1配載のネットワーク通信システム ネットワーク通信システム。

前記ディレクトリサービス計算機も、アクセスしてきた 前記判定手段は、当該認証が得られなかったユーザは正 当なユーザでないと判定することを特徴とするネットワ クライアント計算機のユーザの認証を行う手段を有し、 ーク通信システム。

ウォール (防火器) を設置している。

【酵欢頃4】樹欢頃3記載のネットワーク通信システム

ය **がアクセス可能な計算機の觀別情報を前記クライアント** 前記ディレクトリサービス計算機は、前記クライアント 計算機のユーザが正当なユーザである場合、前配データ **スースに格依された、世記クライアント軒呼吸のユーザ**

8

計算機に送る手段を有することを特徴とするネットワー

【的水項5】請水項1記数のネットワーク通信システム

問記ネットワークは、節記クライアント計算機が構成す る第1のネットワークと、前記サーバ軒貸換とディレク トンサーアス学学協会が数数の中籍サーバ学学報が結成す **る第2のネットワークとにより構成されており、** 信配第1および第2のネットワークの接続点には、1つ の前記中総サーバ計算機が配置されることを特徴とする 【簡求項6】 請求項1 記載のネットワーク通信システム ネットワーク協館システム。 9

問記アメワクトコサーアス計算数と中値サーバ計算数 は、それぞれに であって、

自計算機に格納されている情報に対する更新情報を受け 当該更新情報を基に、前記格納されている情報を登録・ 付ける年限と、

いる情報と関連する情報を、前記他の計算機との間で互 哲記格格されている権限の内、街の軒輌数で格扱されて いに過価する中限と、 更新を行う手段と、 ន

れた情報の更新を反映したものとなるように、前記格納 自計算機に格称されている情報が前記信の計算機でなさ されている情報を登録・更新する手段とを有することを 当該通信において他の計算機から送られた情報をあた、 特徴とするネットワーク通信システム。

【発明の詳細な説明】 [0001]

複数のファイアウォールが介在するネットワーク通信シ [発明の属する技術分野] 本発明は、計算機関の通信に ステムに関し、特に、計算機関の投続の管理方法に関す るものである。 ន

のネットワークの相互接続や、追隔オフィス/在宅動路 ットワークでは、不正接続や通信データの盗聴等を防止 し、セキュリティを臨保するために、一般的にファイア の適倍を、インターネットを介して行えるようにするネ ットワーク環境の整備が進められている。このようなネ 【従来の技術】現在、企戦間あるいは企戦内の事戦的間 (0000) 송

一クの境界部分に配置され、保護対象のネットワークの の路底を行い、その結果に基づくアクセス側倒により正 トと企政内のネットワークの技能点のような、ネットワ 特成や特成吸来等の情報を、外部のネットワークから取 は、設定された情報を用いて、アクセス要求元のユーザ [0003]ファイアウォールは、例えばインターネッ **やできないよう 脳板する。 むらに、ファイアウォール**

[0004] 企協内のネットワークでは、例えば毎線所 当なユーザの道信のみを契節可能とする。

単に分割したサブネットワークにファイアウォール(内 ケを企数会体のネットワークから分離して保護している 協合が多い。このため、企業内のネットワークの適信で も複数のファイアウォールが介在するのが一般的となっ **铅ファイアウォール)を設置して、そのサブネットワー**

[0005]ファイアウォールの設置された企業内のネ ットワークのサーバへ、ネットワーク外部のクライアン トからファイアウォールを超えてアクセスすることを可 いる。socks_V5では、各クライアントと中档サーバの間 での相互認証と、中継サーバに対する接続命令とを実現 **-ルを介したクライアントとサーバ間の過信を可能とす** 能とする手段として、socks_V5がRFC1928で提案されて するsocksプロトコルが定義されており、ファイアウォ

nformation Protocol:RFC1058), OSPP(Open Shortest P 【0006】また、IPレイヤにおける中継経路情報の交 数を励的に行なうメカニズムとしては、RIP(Routing athFirst:BFC1131)等のゲートウェイプロトコルがあ

[0011]

【0001】また、ネットワークに接続しているコンピ を、データペースを用いて統合的に管理する方法として は、X.500で規定されたディレクトリサービスが国際標 ュータやネットワークを利用しているユーザ等の情報 **母として利用されている。**

ク11への通信経路を分かっている場合、クライアント10 アイアウォールによりサーバの経路情報を入手すること ールB111で、内部ファイアウォールC112およびサーバ11 ができない。このため、サーバの通信経路が分からない は、上記通信経路で外部ファイアウォールA103,B111に へは接続することができる。しかし、外部ファイアウォ **ーバ113の名称しか分からないクライアント101は、サー** /1113~つながる次の接続先も分からず、サー/113にア **【免明が解決しようとする限題】上記従来のネットワー** ク通信システムで、クライアントとサーバの通信に複数 のファイアウォールが介在する場合、クライアントはフ ユーザは、正当なユーザであっても、サーバへのアクセ スを実施することができなかった。例えば、図りに示す ライアント101が、1社ネットワーク11においてサーバ11 3へのアクセスを許可されており、また、B社ネットワー 頃次アクセスし認証を行うことで1社のネットワーク1.1 3の経路情報を取得することができないため、例えばサ ネットワーク通信システムで、A社ネットワーク10のク クセスすることができない。

【0009】また、従来のネットワーク通信システムで は、1つのネットワークに複数のファイアウォールを設 **配する場合、各ファイアウォールが保護するサブネット** アクセス制御等に用いる各植設定情報の登録や更新を、 ワークへの接続の可否の決定や、クライアントの認証、

各ファイアウォール毎に個別に行う必要があった。この ため、例えば或る経路の経路情報の登録や更新を行う場 合、質理者はその経路上の全てのファイアウォールに対 は別の地点に設置された設定コンソール3205で行わなけ 外部ファイアウォール201に直接接続された設定コンソ サーバ203と社外のネットワークとの被統条件等に た、管理者は、外部ファイアウォール201の設定変更を 登録や更新の作業を繰り返さなければならなかっ 変更が生じた場合、外部ファイアウォール201と内部フ アイアウォール202の各散定を更新する必要がある。ま ール端末A204で行い、内部ファイアウォール202の設定 た。例えば、図8に示すネットワーク通信システムで ればならない。

ムを提供することを目的とする。さらに、そのネットワ ーク通信システムで行われる情報の登録・更新の作奠を を窓覧することなく実施できるネットワーク通信システ ルが介在する計算機間の通信を正当なユーザが通信経路 【0010】そこで、本発明は、複数のファイアウォー 経滅することを目的とする。

ライアント計算機のユーザが前記サーバ計算機の正当な ユーザである場合、前配データペースに格納された経路 機へ送る手段とを有し、前記中継サーバ計算機は、前記 計算機から、前記サーバ計算機の識別情報と、前記クラ 手段と、当眩受け付けた情報を基に、前記データベース 記クライアント計算機のユーザが前記サーバ計算機の正 格級の内の、前記中総サーバ計算機からサーバ計算機に 到る通信経路を規定した経路情報を前記中継サーバ計算 ディレクトリサービス計算機から送られた経路情報で示 される通信経路で前記クライアント計算機の通信を中継 【瞑題を解決するための手段】上記の目的を違成するた **計算機と、サーバ計算機と、当散クライアント計算機**設 再機を観別するための觀別情報と、当該各計算機にアク 機の前記ネットワークにおける通信経路を規定した経路 情報とが格納されたデータベースと、前記クライアント イアント計算機のユーザを指定する情報とを受け付ける に格財された観別情報およびユーザ情報を徴察して、前 当なユーザであるか否かを判定する判定手段と、前配ク する手段を有することを特徴とするネットワーク通信シ め、本発明は、ネットワークを構成する、クライアント ディレクトリサービス計算機とを備え、当該ディレクト リサービス計算機は、前記ネットワークを構成する各計 セス可能なユーザを規定したユーザ情報と、当該各計算 よびサーバ計算機の通信の中籍点に配置された、ファイ アウォールの機能を有する複数の中継サーバ計算機と、 ステムを提供する。

イアント計算機のユーザがアクセス対象のサーバ計算機 の正当なユーザである場合、ディレクトリサービス計算 機がサーバの観別抽報(例えば、サーバの装配名称やア 【0012】このネットワーク通信システムでは、クラ

ಜ

ント計算機のユーザは、過価経路を怠闘することなくサ ドレス)を描にゲータベースを被称してクライアント軒 解機とサーバ計算機間の経路情報を中継サーバ計算機へ 送り、その経路情報を用いて中雄サーバ計算機がクライ アント計算機の適信を中継する。これにより、クライア 一パ計算機との通信を実施することができる。

れに、自計算機に格的されている情報に対する更新情報 【0013】また、本発明は、前述のネットワーク通信 中雄サーバ計算機とファイアウォール計算機は、それぞ を受け付ける手段と、当該更新情報を基に、前配格納さ れている情報を登録・更新を行う手段と、前配格納され ている情報の内、他の計算機で格納されている情報と関 連する情報を、前記他の計算機との間で互いに通信する **手段と、当該通信において他の計算機から送られた情報** を基に、自計算機に格納されている情報が前記他の計算 前配格納されている情報を登録・更新する手段とを有す ることを特徴とするネットワーク通信システムを投供す システムであって、前配ディレクトリサービス計算機と 機でなされた俗報の更断を反映したものとなるように、

【0014】このネットワーク通信システムでは、前記 アイレクトリサービス計算機と中継サーバ計算機とファ イアウォール

聖解

ないた、1つの

中解

ないれ ている情報になされた登録・更新が、他の全ての計算機 め、管理者が情報の登録・更新を各計算機について個別 に行わずに済み、情報の登録・更新の作業は軽減され **行格校されている倍級に自動的に反映される。このた**

[0015]

【発明の実施の形態】本発明の実施の形態を、図1から 図6を用いて説明する。

5. なお、ファイアウォール・サーバの固定ディスク数

ន

ムロード領域424に転送された後、CPU44により與行され

皓とする既証プログラムおよび既証情報(図示略)も格

殴410には、クライアントおよびそのユーザのQ証を可

【0016】図1は、本発明の契施形態に保るネットワ **ーク通信システムの構成を、仮想ネットワークとして示** した図である。図1のネットワークでは、ネットワーク れている。ネットワーク30には、ファイアウォール・サ ーパ301と、ディレクトリサービス・サーバ302と、クラ イアント303とが含まれる。ネットワークA31には、ファ ピス・サーバ312、サーバ331,341、クライアント303か 30とネットワークA31がインターネット32により接続さ 含まれ、サーバ313,331と、サーバ314,341は、それぞ イアウォール・サーバ311,313,314、ディレクトリサー インターネットにはクライアント321が直接接続されて **れサブネットワークB31,C34を結成している。 からに、**

3410は、ネットワーク通信の機能と中雄サーバの機能を [0017] ファイアウォール・サーバ301,311,313,31 4にそれぞれ設けられたプログラム3010,3110,3130,3140 は、ファイアウォールの機能と中雄サーバの機能を突現 する。クライアントおよびサーバ3030,321,317,331,341 にそれぞれ設けられたプログラム3030,3170,3210,3310,

ログラムロード領域523とが形成されている。ディレク

トリゲータベース514には、陶磁対象のネットワークの

S

校題中10-154118 爽現する。ディレクトリサービス・サーバ302,312にそ

€

リサービスの機能を実現する。なお、本ネットワークの ファイアウォール・サーバは、ファイアウォールの概能 を持った中値サーバ(代理サーバ)と定義することがで **きる。また、ファイアウォールの機能と中継サーバの機** [0018] 図2は、ファイアウォール・サーバと、ク **れぞれ設けられたプログラム3020,3120は、ディレクト 指をそれぞれ別のサーバで収現してもよい。**

予め格的されている。ここで、経路情報は、自計算機の 領域423と、プログラムロード領域424とが形成されてい 指定された通信経路で行うためのデータ中植制御プログ 中語経路に合まれる計算数のアドレスの対応関係を示す 情報である。主記憶袋屋42には、中舘駐路テーブルの情 る。固定ディスク鼓団410の各プログラムは、プログラ [0019] 図2において、ファイアウォール・サーバ クトリ情報同期プログラム413と、通信経路の決定に利 用する経路情報の設定された中越経路テーブル414とか 過信データ記憶領域422と、ディレクトリ同期情報記憶 4、通信1/0インタフェースコントローラ45、キーボード 固定ディスク数置410には、ネットワーク通信を可能と ラム412と、経路情報等の更新処理を行うためのディレ マウスコントローラ46、キーボード461、ビデオボード コントローラ40、ディスプレイ核質472、ディスクコン 報等が格的されるデータ中雄経路情報記憶領域421と、 およびクライアントは、主記協数屋42、バス43、CPU4 トローラ41、固定ディスク英屋410により構成される。 する通信プログラム411と、上記ネットワーク通信を、 ライアントの結成を示す図である。

[0020] 図3年、アインクトリサードス・サーバの 構成を示す図である。 好されている。

ディスク数値510により構成される。固定ディスク数配5 【0022】生記信数図52には、ディレクトリデータ記 アントおよびそのユーザの認証を可能とする認証プログ [0021] 図3において、ディレクトリサービス・サ **一ハは、主記恤数置52、バス53、CPU54、通信1/0インタ** フェースコントローラ55、キーボードマウスコントロー グラム513と、ディレクトリデータベース514と、クライ 協領域521と、ディレクトリ同語情報記憶領域522と、ブ 10には、過億プログラム511と、ディレクトリデータベ ース制御プログラム512と、ディレクトリ情報同期プロ ディスプレイ蛟陞572、ディスクコントローラ51、固定 ラムおよび四証情報(図示略)が予め格納されている。 ラ56、キーボード561、ピデオボードコントローラ57、

\$

オブジェクト情報テーブルと、属性情報テーブルが形成 されている。これらの各テーブルの情報は、ネットワー 全ての経路僣積が設定された中様経路テーブルの他に、 ク管理者により一括して登録および更新される。

ន シェクト、シンボル61はネットワークA、シンボル611は ル625はサブネットワーク8に配置されたサーバ、シンポ [0023] 図4に、ディレクトリデータペース3121の **ル62はネットワークA内部のサブネットワークB、シンボ** ハン621,622は規定の位置がサブネットワークBであるユー **ガ、シンボル623は規定の位置がサブネットワークBであ ル63はサブネットワークC、シンボル631は規定の位置が** 々は、ディレクトリサービス・サーバが管理するネット v60は外部ネットワークのあるディレクトリのRootオブ くのポインタ わなね オイリアスオ ブジェクト、シンボラ **ウォール1、シンボル612は後泊するファイアウォール2** 513はディレクトリサービスを提供するサーバ、シンボ ワークA31の各組機器やユーザ等を扱している。シンボ ネットワークAと外部ネットワークを中橇するファイア **るユーザが所属するグループ、シンボル624はサブネッ** トワークBに配留された内部ファイアウォール、シンボ 戦争内容の蝦蛄を示す。図4中のシンボル60~631の名 サブネットワークCであるユーザを、それぞれ示す。

8 テキストと呼ぶ。なお、各オブジェクトを喪ネットワー [0024] 図4に示すように、ディレクトリデータベ 一スの聟碌情報は、ネットワークの構成をディレクトリ ネットワーク上の各オブジェクトの配図は、ディレクト リシリーでRootからそのメブジェクトに到避するまでに 通過するオブジェクトにより特定される。通過するオブ ジェクトの列により扱される階層的な配配のことをコン クの技統状況と同様に配置して、そのコンテキストによ ツリーと呼ばれる木は油の図で数照することができる。 り與ネットワーク上の配置を殺すこともできる。

リッリー上の位置(通過するオブジェクト)を示すコン のディレクトリッリーの情報が登録される。図5におい の各オブジェクト毎に、オブジェクトを類別するための オブジェクト1D701、オブジェクト各702と、ディレクト テキスト703と、オブジェクト型704と、後述の腐性情報 オブジェクトを閲別するための情報に、ネットワークや 【0025】図5は、ディレクトリデータペース3121に 形成されたオブジェクト情報テーブルの一例である。 オ **ブジェクト情報テーブルには、管理対象のネットワーク** て、オブジェクト価報デーブルは、図4のディレクトリ 計算機のアドレスを含めてもよい。 ディレクトリデータ われる。なお、このオブジェクト情報テーブルに、シン ペースでは、オブジェクトID101を勘に処理・慰留が行 テーブルへの観別子となる属性10705とが登録される。

きるようにする。さらに、誤りの倹出・訂正を可能とす る冗長データを付加してもよい。

ルには、オブジェクト情報デーブルから参照される際の 8.0での通信を許可することを扱している。本例では、P ス梅限(814)と、ファイアウォール2に対するアクセス権 ーブルには、ディレクトリツリーの各オブジェクトの群 **間な属性が設定される。図6において、原性姶報テープ** る。属性826は、ファイアウォール2を介した全ての経路 での通信をユーザ1に許可することを殺している。 属性8 28は、規定の位置がネットワークAに無いユーザProject User.Externalに、ファイアウォール2を介する経路Rout rojectUser.Externalに、ファイアウォール1へのアクセ **跟(819)と、ディレクトリサービスへのアクセス楢限(82** [0026] 図6は、ディレクトリデータベース3121に **形成される風性情報テーブルの一例である。 風性情報テ** 説別子となる属性1D801と、同一属性1Dの各詳細属性を 徴別するための補助1D802と、オブジェクト属柱の種類 る属性の設定値805とが登録される。例えば、図6中の 両性812は、ユーザ1がファイアウォール1に対するデー を示す名前803と、同一名のオブジェクト属性を区別す るためのシリアル番号804と、アクセス権限等を規定す タの筋み出しと傷き込みが可能であることを扱してい 4)を与えている。

【0027】本ネットワーク通信システムで行われる情 和更新処理を説明する。

通信システムでは、ネットワーク管理者は各計算機の股 各ファイアウォール・サーバ毎に個別に登録・更新を奥 ーバにそれぞれ格格された同一経路についての経路情報 接続の可否の決定やクライアントの認証等に用いる情報 ワークへのアクセスを許可するユーザの情報の登録・更 -ク30のユーザの自ネットワーク31へのアクセスを許可 定情報の登録・更新を、例えばディレクトリサービス・ サーバでのみ寅施すればよく、従来のシステムのように 自計算機の設定情報 (経路情報など) を交換し合い、設 ディレクトリサービス・サーバとファイアウォール・サ も、同様にして登録・更新される。また、インターネッ ファイアウォールも設定情報を互いに交換し、自ネット 節を行う。例えば、ネットワーク31において、ネットワ する登録を行った場合には、同内容の登録がネットワー ク30のディレクトリサービス・サーバとファイアウォー 【0028】 ディレクトリサービス・サーバと、中柢サ トを介して互いに接続されたネットワーク30,31の外部 **パ・サーバにもなされる。このように、本ネットワーク ーパの機能を持つ各ファイアウォール・サーバは、ディ** するように中継経路テーブルの経路情報が更新される。 レクトリ僣級同期プログラム512を実行して、定期的に 定情報の登録・更新を行う。この処理により、例えば、 が一致しない場合は、設定日時の新しい経路情報に続 指しなく たもよい。 \$

【0029】次に、本ネットワーク通信システムにおけ

S

場合は、そのユーザがアクセス可能な部分のみを表示で

よい。ただし、このサービスをクライアントに提供する

ようの人メージアーかや行告した、 図4のよ心なディフ クトリッリーのグラフィック扱示を行えるようにしても

梅岡平10−154118

9

る通信動作の具体例を説明する。

サーバ331に、他のネットワーク30内のクライアント303 [0030]まず、図1において、ネットワークB33の サーバ331へのアクセス樹を与えられたユーザが、その からアクセスする場合を説明する。

の酩雁を受ける。そして、クライアント303は、ディレ クトリサービス・サーバ302に、ネットワークA31内のデ 匿名称)を指定して経路情報を聞い合わせ、経路情報を 取得する。なお、このとき、ネットワーク30内のファイ アウォール・サーバ301、ネットワークA31のファイアウ ネットワーク30内のディレクトリサービス・サーバ302 イレクトリサービス・サーバ312の説別権報(例えば装 [0031] 1-##54×F7-7A31<0F4X を指示されたクライアント303は、まず、自クライアン トのKACアドレスやユーザ名称、ユーザID等を指定して アウォール・サーバ301とディレクトリサービス・サー パ303には、情報更新処理等により上記ユーザのネット る。取得した経路情報に従いクライアント303、ファイ り、クライアント303をインターネット32を介してディ ワークA31へのアクセスを許可する設定がなされてい オール・サーバ311は、各中様サーバプログラムによ レクトリサービス・サーバ312に協焼する。

はサーバ331と通信し、サーバ331の贷級を利用すること 路情報に従いファイアウォール・サーバ311,313は、中 塩サーバブログラムによりクライアント303とサーバ331 間の通信経路を確立し、その通信経路におけるクライア ント303の酩飩手続は免除する。以降、クライアント303 いるため、サーバ331への経路情報を返送する。この経 リサービス・サーバ312との間で上記と同様の認証手続 を行った後、サーバ331の数価名称を指定してディレク は、上記ューザのサーバ331へのアクセスが許可されて [0032] そして、クライアント303は、ディレクト トリサービス・サーバ312に経路情報を聞い合わせる。 問い合わせに対しディレクトリサービス・サーバ312

ខ្ល

ーザは、ネットワークA内のディレクトリサービス・サ 【0033】次に、規定の位置がサブネットワーク333 でサーバ331へのアクセスを許可されたユーザ (図6の ら、サーバ331にアクセスする場合を説明する。このユ ユーザ1) が、インターネット上のクライアント321か **—)パ312とサーバ331の岐曜名称を知っているものとす**

トリサービス・サーバは、ディレクトリデータベース制 受けて、サーバ3310への経路情報をディレクトリサービ サーバ312に接続する。そして、ディレクトリサービス ・サーバ312でユーザ10等の指定によりユーザの認証を ス・サーバ312に要求する。この要求を受けたディレク 【0034】サーバ331へのアクセスが指示されるとク ライアント321は、中雄サーバプログラムにより、ファ イアウォール311で既証を得てディレクトリサービス・

ることを確認し、次に途中経路にあるファイアウォール ライアント321からサーバ331に到る通信経路の経路債税 を返送する。この経路情報に従いファイアウォール・サ **-//311とファイアウォール・サー//313は、各中結サー** パプログラムにより通信経路を確立し、クライアント32 5へのパートの使用協阪826があることを留院し、サーバ のアクセス権利822が統み監査可能なFMの値となってい 国プログラムにより、サーバ331に対応するオブジェク 331へのルートの使用権限があることを確認した後、ク 1に対する既屈手続は免除する。そして、以降、クライ トやディフクトリアータベース3151た苔祭つ、ユーゼ1 アント321とサーバ331の間の過値を中値する。

으

【0035】以上のように、本ネットワークでは、圧当 なューザは通信経路を窓路することなしに目的のサーバ との通信を容認に敗値することができる。

路上のファイアウォール・サーバに原次にアクセスし図 合、クライアントは、提供された経路情報を基に中舘経 する。また、経路情報の変わりに上記のコンテキストを 【0038】なお、ファイアウェール・サーバたの過億 経路の確立と既証手様の免除を行わずに、クライアント 低手続きを行って、サーバ331との間の過信経路を確立 クライアントに投供し、コンテキストも為にサーバ331 **に経路情報のみを拉供するようにしてもよい。この場** との間の通信経路を確立するようにしてもよい。

て、ファイアウォール1へのアクセス楹限814、ファイア **ウォール2に対するアクセス権限819およびディレクトリ** [0037] また、例えばProjectUser.Externalとし サービスへのアクセス権限824を許可されたユーザは、

ス・サーバへのアクセス権限を不許可としておけば、仮 不正アクセスを屈止し、セキュリティを暗保することが としても、ディレクトリサービス・サーバ312との認証 を行うことが必要となるため、ネットワークA内部への **一パ331にアクセスできる。また、ディレクトリサービ** にファイアウォール1へ不正アクセスしたユーザがいた **拠定の位置がネットワークAに無い場合にも外部からサ**

[0038]

に、そのネットワーク通信システムで行われる債報の登 [発明の効果] 以上のように、本発明によれば、複数の ファイアウォールが介在する計算機間の通信を正当なユ **ーナケ道信辞略を創設することなく的語に政策できる本** ットワーク通信システムを提供することができる。さら 段・更新の作戦を軽減することができる。 \$

【図面の簡単な説明】

【図1】 本免明の安施形態に係る通信システムの全体 雄成を示す図である。 【図2】 サーバまたはクライアントの結成を示す図で

【図3】 ディレクトリサービス・サーバの格成や示す

図れある。 ន ⊛

3

【図4】 ディレクトリサービスデータベースの登録内での部間内での部間のかなる

【図5】 ディレクトリサービスデータベースを構成するオブジェクト情報テーブルの例を示す図である。

【図6】 ディレクトリサービスデータベースを構成するオブジェクトの原性情報テーブルの例を示す図であ

【図7】 従来のネットワークの問題点を説明するため

の図である。 【図8】 従来のネットワークの別の問題点を説明する ための図である。

[年号の説明]

10…4社ネットワークA、11…3社ネットワークB、101… クライアント計算機、102…ファイアウォール、103…ファイアウォール、103…ファイアウォール、201…ファイアウォール、20…柱内ネットワーク。2111…ファイアウォール、20…柱内ネットワーク、200・サブネットワーク、201…ファイアウォール、203・サウォール、203・サウォール、203・カウェーク・204・カウェール、203・カウェーク・311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェール、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード、311・ファイアウェード・311・ファイアウェード・311・ファイアウェード・311・ファイアウェード・311・ファイアウェード・311・ファイアウェード・311・ファイアウェード・311・ファイアウェード・311・フェード・3

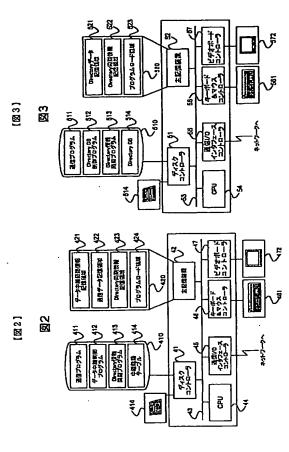
グラム、413…ディレクトリ情報同期プログラム、414… タ中雄経路情報記憶領域、422…通信データ記憶領域、4 3130…ファイアウォール漿中様サーバブログラム、3140 …ファイアウォール漿中盤サーバブログラム、3210…中 ラ、42…主配協藝歴、43…バス、44…CPU、45…通信1/0 **岐짵、411…通信プログラム、412…データ中継制御プロ -ル、314…ファイアウォール、317…クライアント、32** ム、3020…ディレクトリサーバブログラム、3030…中継 サーパブログラム、3110…ファイアウォール漿中链サー **悩サーバブログラム、3310…中機サーバブログラム、34** インタフェースコントローラ、46…キーボードマウスコ トローラ、472…ディスプレイ鞍壁、410…固定ディスク 中様経路テーブル、420…主記憶装窗の内容、421…デー パプログラム、3120…ディレクトリサーパプログラム、 ントローラ、461…キーボード、47…ヒデオボードコン |…クライアント、331…サーバ計算機、341…サーバ計 10…中柢サーバプログラム、41…ディスクコントロー **芦苺、3010…ファイアウォール楽中紙サーバプログラ**

トリオブジェクト、612…ディレクトリオブジェクト、6 ロード領域、51…ディスクコントローラ、52…主記憶装 中継経路テーブルを含むディレクトリデータベース、52 域、522…ディレクトリ同期情報記憶領域、523…プログ ラムロード領域、60…ディレクトリオブジェクト、61… ディレクトリオブジェクト、62…ディレクトリオブジェ ブシェクト、622…ディレクトリオブジェクト、623…デ クト、625···ディレクトリオブジェクト、626···ディレク トリオブジェクト、70…ディレクトリオブジェクト情報 名、703…オブジェクトコンテキスト、704…オブジェク ト型、705…オブジェクトの属性ID、710…オブジェクト …オブジェクト僧報、719…オブジェクト情報、720…オ 803…オブジェクト属性名、804…オブジェクト属性シリ アル、805…オブジェクト属性値、810…オブジェクト属 性情報、811…オブジェクト周性情報、812…オブジェク ディスプレイ装置、510…固定ディスク装置、511…通信 型、53…バス、54…CPU、55…通信1/0インタフェースコ 116…オブジェクト情報、717…オブジェクト情報、718 グラム、513…ディレクトリ情報同期プログラム、514… 0…主記憶装団の内容、521…ディレクトリデータ記憶館 ントローラ、56…キーボードマウスコントローラ、561 …キーボード、57…ビデオボードコントローラ、572… **プログラム、512…ディレクトリデータベース制御プロ** クト、63…ディレクトリオブジェクト、611…ディレク 13…ディレクトリオブジェクト、621…ディレクトリオ イレクトリオブジェクト、624…ディレクトリオブジェ 情報、711…オブジェクト情報、712…オブジェクト情 **ブジェクト情報、721…オブジェクト情報、80…オブジ** ェクト属性情報テーブル、801…属性ID、802…補助ID、 報、714…オブジェクト情報、715…オブジェクト情報、 テーブル、701…オブジェクトID、702…オブジェクト …オブジェクト周性情報、819…オブジェクト周性情 ន ജ ទ

ト届性情報、813…オブジェクト国性情報、814…オブジェクト国性情報、815…オブジェクト国性情報、816…オブジェクト国性情報、818…オブジェクト国性情報、818…オブジェクト国性情報、818…オブジェクト国性情報、813…オブジェクト国性情報、813…オブジェクト国性情報、823…オブジェクト国性情報、823…オブジェクト国性情報、823…オブジェクト国性情報、825…オブジェクト国性情報、825…オブジェクト国性情報、825…オブジェクト国性情報、825…オブジェクト国性情報、825…オブジェクト国性情報、825…オブジェクト国性情報、823…オブジェクト国性情報、831…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報、833…オブジェクト国性情報。833…オブジェクト国性情報。833…オブジェクト国性情報。833…オブジェクト国性情報。833…オブジェクト国性情報。833…オブジェクト国性情報。833…オブジェクト国

\$

23…ディレクトリ同期情報記憶領域、424…プログラム



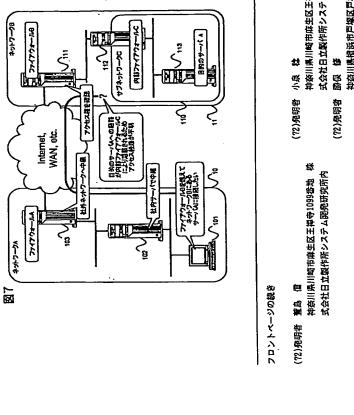
[図7]

(図2)

[図4]

<u>図</u>

図の Ë



<u>図</u>

日生コン・ソールの

822222

825 827 827 827 830 831

8 - 83.

ACCON COCO Owne

[88]

Firewall 1 611

AllasofFirewall 61

Basewer 613

S S

B3 C Bubnetworks
B3 C C Bubnetworks
B3 C C C Bubnetworks

[9図]

8

神奈川県樹浜市戸爆区戸爆町2030番地 株式会社日立製作所ソフトウェア関発本部内 神奈川県川崎市麻生区王神寺1099時地 株 式会社日立製作所システム関発研究所内

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to	o the items checked:
☐ BLACK BORDERS	
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES	
FADED TEXT OR DRAWING	
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING	
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES	
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS	
GRAY SCALE DOCUMENTS	
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT	
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE	POOR QUALITY
Потить	

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.